Searching PAJ 페이지 1/1

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 2002-033771 (43)Date of publication of application: 31.01.2002

(51)Int.CI. HO4_ 12/56 G11B 20/10 HO4J 3/00

(21)Application number : 2001- 112047 (71)Applicant : NO VELL INC

(22)Date of filing: 02.02.1994 (72)Inventor: NELSON DAVID L

UPPALURU PREMKUMAR ROMANO PASQUALE

KLEIMAN JEFFREY L

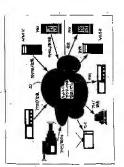
(30)Priority

Priority number : 1993 013009 Priority date : 03.02.1993 Priority country : US 1993 164407 08.12.1993 US

(54) MEDIA DATA PROCESSOR

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a media data processor with a computer as the base. SOLUTION: This media data processor is provided with a reference clock for showing time to start presenting processing of a media data presentation unit and maintaining the presentation time, in the case of processing a media data presentation unit sequence for presentation; a counter for maintaining presentation unit counting, by counting the number of respective presentation units within the presentation unit sequence and a comparator, which is connected to the reference clock and the counter and programmed; and the comparator uses the prescribed presentation time, for comparing the product of a presentation unit period the presentation unit count with the presentation time, releasing the next following sequential presentation unit to be processed for presentation, on the basis of comparison when the product is matched with the presentation time, and deleting the next following



sequential presentation unit within the sequence, when the presentation time exceeds the product.

(19)日本職許 (JP) (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

(P2002-33771A) (43)公開日 平成14年1月31日(2002.1.31)

(51) Int.Cl.7	識別記号	FI	テーマコート*(参考)
H 0 4 L 12/56	2 3 0	H 0 4 L 12/56	230B 5D044
G11B 20/10		G11B 20/10	D 5K028
H 0 4 J 3/00		H O 4 J 3/00	M 5K030

審査請求 有 請求項の数4 OL (全31 頁)

(21)出扇番号 (62)分割の表示 (22) 出顧日

特爾2001-112047(P2001-112047) 特願平6-518182の分割 平成6年2月2日(1994.2.2)

(31)優先権主張番号 08/013,009 (32)優先日

平成5年2月3日(1993.2.3)

(33)優先権主張国

米国 (US) (31) 優先維主張番号 08/164, 407

(32)優先日

平成5年12月8日(1993,12.8)

(33) 優先権主張国 米国 (US) (71)出願人 500315873

ノベル、インコーポレイテッド

アメリカ合衆国 84606 ユタ州 プロポ ー サウス ノベル プレイス 1800

(72) 発明者 デイビッド エル. ネルソン

アメリカ合衆国 マサチューセッツ 01701、 フラミンガム、 セイラム エ

ンド レーン 77 (74) 代理人 100078282

弁理士 山本 秀策

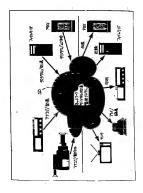
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 メディアデータブロセッサ

(57)【要約】

【課題】 コンピュータをベースにしたメディアデータ プロセッサを提供する。

【解決手段】 メディアデータプロセッサは、メディア データ提示ユニットの提示処理の開始時間を示し、メデ ィアデータ提示ユニットシーケンスを提示のために処理 する際に提示時間を維持する参照クロックと、提示ユニ ットシーケンス内の各提示ユニットをカウントし、これ により提示ユニットカウントを維持するカウンタと、参 照クロックおよびカウンターに接続され、所定の提示時 間を用いてプログラムされるコンパレータであって、提 示ユニット期間と提示ユニットカウントとの積と、提示 時間とを比較し、比較に基づいて、積が提示時間と一致 する場合には、提示のために処理すべき次に続くシーケ ンシャル提示ユニットを解放し、提示時間が積を越える 場合には、シーケンス内の次に続くシーケンシャル提示 ユニットを削除する、コンパレータとを備えている。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 提示ユニットのシーケンスで構成される ディジタル作時間ベースメディアデータの処理のタイミ ングを制御するためのコンセェータをベースにしたメデ ィアデータフロセッサであって、該メディアデータの提 示中の所定の提示期間によって該ユニットのそれぞれが 非俗づけらわ

該メディアデータ提示ユニットの提示処理の開始時間を 示し、該メディアデータ提示ユニットシーケンスを提示 のために処理する際に提示時間を維持する参照クロック と、

該提示ユニットシーケンス内の各提示ユニットをカウントし、これにより提示ユニットカウントを維持するカウンタと、

該参照クロックおよび該カウンターに接続され、該所定の提示時間を用いてプログラムされるコンパレータであって、該提示ユニット期間と該提示ユニットカウントとの積と、該規示時間と一致する場合には、提示のために処理すべき次に該だシーケンシャル掲示ユニットを解放し、該提示時間が経緯を超れては、該シーケンス内の次に該従、ジーケンシャル掲示ユニットを解除する、コンパレータと、を備えたメディアデータプロセッサ。

【請求項2】 前記コンパレータに接続されるフローコ ントローラであって提示ユニットが提示のために解放さ れるという該コンパレータからの指示を受け、処理すべ き前記提示ユニットシーケンス内の次に続く提示ユニッ トの利用可能性を決定し、該利用可能性に基づいて、次 に続く提示ユニットが利用可能でない場合には該次に続 く提示ユニットが利用可能になるまでの間、次に続く提 示ユニットの代わりに提示すべき前記所定の提示期間の 仮想提示ユニットをデフォルト提示ユニットとして、生 成および解放するフローコントローラをさらに備え、該 フローコントローラは、このような前は利用不可能であ った提示ユニットを、該ユニットがその後利用可能にな るときに、モニタおよび識別し、このような識別に応じ て、該ユニットが提示のために解放されるのを抑制し、 それによって該後に利用可能となったユニットが提示さ れない、請求項1に記載のメディアデータプロセッサ。 【請求項3】 複数の提示ユニットシーケンスが共通の 開始時間を有し、実質的に同時に同期提示されるように 同期処理される。請求項1に記載のメディアデータプロ セッサ。

【請求項4】 前記提示ユニットシーケンスが内符号化 映像フレームシーケンスおよびオーディオシーケンスを 有する、請求項1に記載のメディアデータプロセッサ。 【希明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ディジタル化され たメディアストリームデータ、例えば、ディジタル化さ れた映像の管理に関する。特に、本発明は、ネットワー クコンピューティング環境内におけるディジタル映像の 把握、記憶、分散、アクセスおよび提示に関する。

【0002】 【従来の技術】マイクロエレクトロニクスおよびディジ タルコンピューティングシステムにおける広範な技術の 進歩によって、編広いタイプの情報のディジタル化が可

進歩によって、幅広いタイプの情報のディジタル化が可 能になった。例えば、文章、文字、静止画像および音声 のディジタル表示が現在幅広く用いられている、最近 は、圧縮、記憶、伝送、処理および表示技術における進 歩によって、映像情報をさらに含むようにディジタル化 の分野を広げるために要求される能力が与えられた。 【0003】従来では、ディジタル化された音声および 映像は、例えば、音声および映像ストリームをインター リーブして、すなわち、2つのストリームのセグメント をインターリーブして、把握および記憶することによっ て、コンピュータシステムあるいはコンピュータネット ワークトに提示される。これは、ディジタル音声および 映像を1つのストリーム記憶コンテナに記憶することが 必要となり、さらには活動提示シーケンスの名目レート と整合する集合レートで、インターリーブされた音声デ ータおよび映像データのかたまりを検索することが必要 となる。このように、映像の1ユニット(例えば、1フ レーム)は、記憶装置において物理的に音声の1ユニッ ト (例えば、33msecクリップに対応) と関連づけられて おり、映像および音声のユニットは記憶装置から1ユニ ットとして検索される。そして、そのような音声および 映像ユニットのシーケンスは、提示・デコーダディジタ ルサプシステムに交互に与えられ、それによって対にな った音声および映像の各ユニットはシーケンスの形とな って与えられる。

【0004】この音声および映像管理機能を提供するコンピュータシステムは、典型的にディジタル圧縮/圧縮 解除および型態/提示ハードウエアおよびソフトウエア、ならびにディジタル管理システムソフトウエアを含み、これらずべてはそれらが処理する音声およびビデオストリームのインターリーブされたフォーマットに基づき、かつ依存する。

【0005】現在は、ネットワーク環境における音声および映像の取り扱いも、インターリープされた音声および映像の取り扱いも、インターリープされた音声およい吹幅なトリームを用いてもかまび吹嘘かまないスキームに基づいて行われる。このインターリープは、伝送・パットトワークを加る音声およびヒデオストリームの伝送にまで被猟す

【0006】従来、アクティブ提示シーケンスの間の音 声の映像との同期化は、記憶装置における音声および映 は、アクティブ提示 シーケンスに対して特定された名目レートで音声および。 映像のかたまりを提示することによって行われている。 (0007] Herrtwichによる「Time Capsules: An Abstraction for Access to continuous-Media Bata」において、リアルタイムシステムにおいて時限データがどの ように記憶され、交換され、アクセスされるかを説明するための、タイムカプセルに基づくフレームワークが開 示されている。データがそのようなタイムカプセルに記 他されると、タイムスタンプもよび特権制備がデータ 項目と関連づけられる。タイムカプセル構象化は、継続 的メディアのアフリケーションには典理的である周期的 をデータアクセスを候証するフロックの概念を含む。ク ロックのパラメータを改変することによって、こま抜き あるいはスローモーションなどの提示効果が注成され得る。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】Herritaichの開示は時間ペースのデータを管理するためのタイムカアセル抽象化 化を提供しているが、この開示はタイムカフセル抽象化 に基づく時間ペースのデータの同期化のいかなる技術も 提供しておらず、ネットワーク環境における時間ペースのデータの要件に注意を向けてもいない。ともに、この 開示はインターリーブされたフォーマットの関数として の時間ペースのデータストリームの処理あるいはそのフ ォーマットの加工に注意を向けてもいない。

[00009]

【護題を解決するための手段】一般に、本発明のある局 面の特徴をなすものは、1シーケンスの提示ユニットか ら構成されるディジタル化された連続的な時間ベースの (time-based) メディアデータのコンピュータ提示を制 御するコンピュータベースのメディアデータプロセッサ である。各提示ユニットは、コンピュータによりメディ アデータが提示される所定の提示期間と提示時間とを有 することを特徴とし、かつ別々のタイプのメディアデー 夕であることを特徴とする。本発明のプロセッサにおい ては、入力マネージャは、特定の提示ユニットシーケン スをコンピュータにより提示する要求に応えて、コンピ ュータ内のある記憶ロケーションからメディアデータを 取り出し、その取り出されたメディアデータ内の各提示 ユニットのメディアデータのタイプを決定する。次に、 入力マネージャは、その提示ユニットに対して決定され たメディアデータのタイプに基づいて、取り出した各提 示ユニットを特定のメディアデータ提示ユニットへと指 定する。次に、入力マネージャは、特定された複数の提 示スニットシーケンスのそれぞれに対して1シーケンス の提示記述子をアセンブルする。各記述子は、そのシー ケンス内のある指定された提示ユニットに対応するメデ ィアデータを備えており、また、複数の提示記述子から 構成される各シーケンスは、共通のタイプのメディアデ ータからなる、その後、入力マネージャは、取り出され、 たメディアデータに基づいて、各提示記述子を対応する 提示期間および提示時間へと関連づける。最後に、入力 マネージャは各シーケンスの複数の提示記述子を連結 し、それによってそのシーケンス内における複数の提示 ユニットの数列 (progression) を確立する。

【0010】本発明のメディアデータインタプリタは、 複数の提示記述子シーケンスの提示処理を開始する時間 を示し、かつ、それに従って、それらのシーケンスが提 示用に処理される現在の提示時間を維持する。各提示ユ ニットが提示用に処理された後で、インタブリタは複数 のメディアデータシーケンスにおける各提示ユニットを 計数することによって、各シーケンスに対して別々の現 在の提示ユニット計数を維持する。また、インタプリタ は、そのシーケンスから各提示ユニットが提示用に処理 された後で、複数の提示ユニットシーケンスのそれぞれ について、提示ユニット期間と、そのシーケンスの現在 の提示ユニット計数との積を現在の提示時間と比較す る。その比較に基づき、その積が現在の提示時間計数に 整合する場合には、インタプリタは、提示用に処理され るべきその提示ユニットシーケンス内の次の提示ユニッ トを解放する。一方、その精が現在の提示時間計数を超 える場合には、インタプリタは、その提示ユニットシー ケンス内の次の提示ユニットを削除する。

【0011】一般に、本発明の別の局面の特徴をなすも のは、パケットスイッチングネットワークにおいてディ ジタル化されたメディアデータの伝送を制御するメディ アデータプロセッサである。 このようなネットワーク は、パケットベースのデータ分配チャネルを介して内部 接続された複数のクライアントコンピュータ処理ノード を備えている。本発明においては、遠隔メディアデータ コントローラは、特定の提示ユニットシーケンスを提示 する要求をクライアント処理ノードから受け取り、かつ その要求に応じて、対応するメディアアクセスロケーシ ョンからメディアデータを取り出す。次に、本発明の遠 隔メディアデータ入力マネージャは、取り出したメディ アデータにおける各提示ユニットのメディアデータのタ イプを決定し、かつ、その提示ユニットに対して決定さ れたメディアデータのタイプに基づいて、取り出した各 提示ユニットを特定のメディアデータ提示ユニットへと 指定する。次に、入力マネージャは、特定された提示ユ ニットシーケンスのそれぞれに対して1シーケンスの提 示記述子をアセンブルする。各記述子は、そのシーケン ス内のある指定された提示ユニットに対応するメディア データを備えており、また、アセンブルされたシーケン スにおけるすべての提示記述子は、共通のタイプのメデ ィアデータから構成される。その後、インタプリタは、 取り出されたメディアデータに基づいて、各提示記述子 を対応する提示期間および提示時間へと関連づける。最 後に、インタプリタはアセンブルされた各シーケンスに おける複数の記述子を連結し、それによって特定された 提示ユニットシーケンスにおける複数の提示ユニットの 数列 (progression) を確立する。

【0012】本発明の遮隔ネットワークメディアデータ マネージャは、複数の伝送提示ユニットバケットをアセ ンブルする。これらのパケットはそれぞれ、少なくとも 提示記述子部とそれ固有のメディアデータとから構成さ れており、また、アセンブルされたパケットにおけるす べての機示記述子とメディアデータは、共通のタイプの メディアデータから構成される。また、このメディアデータから構成される。また、このメディアギータマネージャは、アセンブルされた伝送用バケットを、特定の提示ユニットシーケンスの機示を要求するクライアント処理ノードへとネットワークを介して解放す る。

【0013】本発明のローカルメディアデータコントローラは、クライアント処理ノードから遠隔スティアデータコントローラへと拠点スニットシーケンスの要求を伝送し、かつユーザの特定の指令に応じてシーケンス提示の開始(停止を制御する。

【0014】本発明のローカルネットワークスティアデータマネージャは、クライアント処理ノードにおいて伝送振示ユニットバケットをネットワークを介して受け取り、かつ各長売記途子に対し、また受け取ったパケットにおけるそれ固有のメディアデータに対して提示ユニットシーケンスを指定し、それによって提示記述子シーケンスをおきの提示ユニットシーケンスに対応しており、までアセンブルをおたシーケンスに対応しており、までアセンブルをおたシーケンスに対応しており、までは、共通のタイプのメディアデータから構成される。その後、ローカルネットワークメディアデータマネージをはアセンブルされたそれがシーケンスと対応して被数の配述子を連結し、それによって複数の提示ユニットシーケンスのそれぞれに対して、複数の提示ユニットからな多数を確すする。

【0015】本発明のローカルメディアデータインタア) タは、アセンブルされた提示記述子シーケンスを一度 に一つの記述子の割合で受け取り、かつ提示用の複数の シーケンスを一度に一つの提示ユニットの割合で解放す る。この処理において、ローカルインタブリタは、複数 のシーケンスの提示処理開始時間を示し、かつそれに従 って、記述デシーケンスが提示用に処理される現在の提 示時間を維持する。各提示ユニットの提示期間に基づい て、インタブリタは、特定された提示ユニットシーケン スの展示・財産の提示時間。回顧の細胞メシーケン

【0016】好ましい実施機能においては、特定された メディアテータ提示ユニットシーケンスは、複数の内符 号化映像フレームを有する映像フレームシーケンスを備 えている、好ましくは、この映像フレームを向えてお のフレームは内容分で表している。 カンームは内容分である。 カンーカンはの映像フレームを一ケンス はモーション川で映像シーケンスおよび音声シーケンス はモーション川で映像シーケンスおよび音声シーケンス を備えている。別の好ましい実施健様においては、複数 を備えている。別の好ましい実施健様においては、複数 の内符号化された映像フレームのそれぞれはキーフレー ムを備えており、かつそのキーフレームの後には、対応 する複数の非キーフレームが続いている。各キーフレー ムは、後続の対応する非キーフレームを提示するのに必 要なメディアデータ情報を含んでいる。

【0017】別の好ましい実施機様においては、特定さ 記述予シーケンスのそれぞれにおける複数の提示記述子 のそれぞれについて、その記述子に対応する提示時間と 現在維持されている提示時間とを比較することによりロ 一カルメディアデータイとタアリタにより提示の同期が 達成される。この比較に基づいて、その記述子の対応する提示時間が現在の提示時間に整合する場合には、イン タアリタは、提示用に処理されるべき次の順音の提示。 エットを解散する。一方、現在の提示時間がその記述子 の対応する提示時間を超える場合には、インタアリタ は、提示用に処理される次の順番の提示スニットを削除 する。

【0018】別の好ましい実施熊様においては、特定さ れた複数の提示ユニットシーケンスの間において、提示 ユニットが解放されて提示用に処理された後でシーケン ス内の各提示記述子を計数することによりローカルメデ ィアデータインタプリタにより提示の同期が達成され、 それによって各シーケンスについて別々に現在の提示ユ ニット計数を維持することができる。次に、インタプリ タは、複数の提示ユニットシーケンスのそれぞれについ て、そのシーケンスからの提示ユニットが解放されて提 示用に処理された後で、提示ユニット期間とそのシーケ ンスの現在の提示記述子計数との精を現在維持されてい る提示時間と比較する。この比較に基づいて、その積が 現在維持されている提示時間に整合する場合には、イン タプリタは、その提示ユニットシーケンスにおける次の 順番の提示ユニットを解放する。一方、その積が現在維 持されている提示時間を超える場合には、インタブリタ は、その提示ユニットシーケンスにおける次の順番の提 示ユニットを削除する。

【0019】別の対ましい実施整様においては、本発明の適解スディデータコントローラは、特定の提示ユーットシーケンスがネットワークを介してクライアントノードへと伝送される時の特定の相示データレートの指示。ローカルメディアデータコントローラからネットワークを介して受け取る。取り出されたメディアデータは、コンビュータ内のある記憶ロケーションに記憶されている複数の直接展示ユニットシーケンスに創たている。各記憶提示ユニットシーケンスは対応する提示ユニットが、自然では、記憶提示ユニットが、自然では、記憶展示ユニットは、共通のタイプのメディアデータから構成される。遠端メディアデータ人力でネージャは、記述メディアデータンスがアセンブがされる時に展示ユニット記

速子の糸部を指定する。この糸部は、特定された提示データレートに基づくある数の記述子を備えており、また、指定された名記述子はメルメディアデータを備えている。それによって、記憶提示ユニットメディアデータのごく一部を用いて提示記述子シーケンスを構成することができる。この指定により、特定の提示ユニットシーケンスが特定の伝送用提示データレートを獲得することができる。

【0020】本発明によれば、メディアストリームを分 率し、かつ各ストリームに対するネットワーク伝送パケ ットを別々にフォーマットすることにより、それぞれの ストリームおよびそれぞれの提示ユニットに関する検 を、処理および伝送上の決定を、それ以外のストリーム およびユニットとは独立して行う機会および便宜が得ら れる。その結果、本発明のメディアプロセッサは、ある キえられた提示ユニットに関する提示しが決定を対応す るストリーム内のその他のユニットとは独立して行うこ とができる。この決定が間になるために、あるスト リームがネットワークを通して取り出され、処理され、 かつ伝送される間に、リアルタイムのスケーリングとネ ットワークの負責の処理をが開始になる。

【0021】本発明のその他の局面、特徴および利点 は、以下に述べる詳細な説明および特許請求の範囲に述べる。

[0022]

【発明の実施の形態】図1を参照すると、本発明のディ ジタル映像管理システム(DVMS) 10が図示されている。 スタンドアロン環境あるいはネットワーク環境のいずれ かにおいて、DVMSは、その把握位置あるいは記憶位置と 無関係に、動作中のあるいは記憶されたメディアストリ ームデータを把握し、記憶し、伝送し、アクセスし、処 理し、表示する能力を与える、DVMSはメディアストリー ムデータ、すなわち、映像、音声、動画、写真スチール および他のタイプの連続的な時間ベースのメディアデー タを含む、連続的な高データ転送速度のリアルタイムデ - タを収容する。本明細書の記載を通して、本発明のDV MSは音声および映像ストリームを参照して説明される が、このシステムにおいてはいかなる時間ベースのメデ ィアデータストリームも管理され得ることに留意しなけ ればならない。DVMSにおいて、図1に示されるように、 メディアデータは、他のアクセスポイントのうちの、例 えば、PBX (専用ブランチ交換) サーバーなどの動作中 のアナログ把握。アナログあるいはディジタルファイル 記憶、あるいは動作中のディジタル把握からアクセスさ れ得る。アクセスされたメディアは、例えば提示モニ タ、コンピュータ上での編集および表示のためのコンピ ュータシステム、VCRテーププリンタ、あるいはディジ タル記憶装置などへの引き渡しのためにDVMSによって管 理されるか、あるいはPBXサーバーに送られる。

【0023】非常に有利なことに、DVB管理スキーム は、データストリームをディジタルであために用いら れるいかなる個々の記憶あるいは圧縮技術とも無関係で あり、さらには、DVBが実行されるネットワークのいか なる個々の選信プロトコルあるいは伝送ブラットフォー んとも無関係である。付加的に、DVBは産業規格ベース であるが、多数の管理ブラットフォームを取り込むその 爆構造アーキテクチャを介して、フレキシブルで規格拡 張可能である。それらの特徴および有利な点の各々につ いては、後の議論で算述する

ディジタル映像管理システム構成装置

本発明のDVMSは、メディアデータのインターリーブが行 われない、メディタデータストリームが別個の異なるメ ディアデータストリームとして取り扱われ管理される技 術に基づいている。ここでは、用語「ストリーム」は、 前で説明した映像のような動的データ型、従ってコンピ ュータシステムあるいはネットワークにおいて一時的に 予測可能に生成され消費される動的情報からなるストリ ームを表すことを意味する。ストリームはシーケンスの 連続を含んでいる。シーケンス自体はシーケンスを含み 得、そして各シーケンスはセグメントの連続を含んでい る。情報識別子としてのストリーム、シーケンスおよび セグメントは、メディアタイプの特定のセマンティック スを有さない。むしろ、これらは、本発明の管理システ ムによって管理される動的データ型を特定し、 編成する ための好都合な抽象化である。ストリーム、シーケンス およびセグメントに類似することが容易に理解されるも のは章、段落および文を含む文献である。

【0024】ストリームは、それらのメディアデータ 型、例えば、音声、映像あるいは動画データ型によって 特徴づけられる。シーケンスは、ユーザにとって意味の ある情報を表す。例えば、映像シーケンスは映像シーン を含む映像クリップを表し得る。セグメントは、データ 毎編集し混合するために便利な、そのデータの「かたま り」であり得る。また、セグメントは、キー映像フレー ムおよび対応するそれに続く意映像フレームを生成する 映像圧縮スキームを用いているときのように、一時的に 連結するデータのユニットを表してもよい。

【0025】本発明のDWSにおいては、同期的提示用の ストリームは3階級の構成ストリームのストリームグルー アに(寸なわち、インターリーブを行わずじ、グループ 化され得る。そのようなストリームグルーフにされた構 成ストリームは、記憶コンテナ内にインターリーブされ ご記憶され得る。 DWSは3所でに記憶されるストリーム を動命に調整し得る。 いずれの場合においても、システ ムは、インターリープレてストリームを処理するのでは なく、 個別にストリームを処理する。

【0026】ストリームのセグメントは、提示ユニット を含む。提示ユニットは、表示される、連続的な一時的 ベースのデータのユニットであり、従って、関連づけら 【0027】上記のように、MVSは、スタンドアロンコンピュータシステムにおいて実行されても、コンピュータベースのパケット交換ネットワークで実行されてもよい。図2を参照すると、スタンドアロンコンピュータシステム実行はにおいて、スタンドアロンコンピュータシステム実行はよおいて、スタンドアロンコンピュータルにで扱ったよび事業を行うために、動作中のあるいは記憶されたメディアストリームがフクセスされ、把握される。そして、把握されば無常に編集されたメディアストリームは、提示モニタあるいはVEFアープアリンタユーティリティに列き渡され帰る。

【0028】図3を参照すると、DWSが実行されるバケット交換ネットワークは、バケット交換ネットワークを介して連結されているデスクトップコンピュータシステム18を有しており、DWSネットワーク実行にほより削されている。ネットワーク80は、ローカルエリアネットワーク (LAN) あるいはワイドエリアネットワーク (LAN) あるいはアレイドエリアネットフーク(M) としくは1つ以上のLAN) としくは1つ以上のLAN」のLAN(M) としくはアンターク、記憶装置あるいは近82サーバー、もしくはデスクトップコンピュータの1つからメディストリームにアクップコンピュータの1つからメディストリームにアクセスし、かつ、そのメディアストリームを開送し、次いで、ネットワークを通って再びいずれかのアクセスポイントに戻すメディアストリームデータの影送を管理する。

【0029】ディジタル映像管理システムは、ローカル DWSマネージャおよび運搬PWSマネージャから構成され る。ローカルDWSマネージャはクライアントオペレーティンダ環境を与え、従って、ネットワークにおけるスタ ンドアロンコンピュータあるいはなそクライアントコンピュータと承託する。ここで、「クライアント」は、コンピュータシステムあるいはメディアデータを要求するネットワークにおけるアクセスポイントの1つであると定義する。強砲DWSマネージャは、ネットワーク動作環境を与え、従って、ネットワークサーバに常駐する。ローカルDWSマネージャは、例えば、所での5計算前間を5あり、「Windows」はマイクロソフト社の商品名である)。「Windows」はマイクロソフト社の商品名である)。「Windows」はマイクロソフト社の商品名である)。「Windows」はマイクロソフト社の商品名である)。「Windows」はマイクロソフト社の商品名である)。「Windows」はマイクロソフト社の商品名である)を実行するIN互展型アーソナルコンピュータ上で実行され得、それによって、マスとなるディジタル映像サー

ビスに対して高レベルの産業規格アクセスを行う。この

ローカルDVMSマネージャ実行は、例えば、アプリケーシ

ョンの発展のための産業規格やicrosoft*ディジタル映像 MCI AIPをサポートし得る。ローカルリッドマネージャ は、以下に速べる、他のオペレーティングシステムに対 して高移植性である有効なデータフローサブシステムを 組み込む。

【0030】本発明のDWSシステムは、探ましくは、ア アリケーションにメディアデータストリーム管理能力を 含むためにコンピュータブログラミングアプリケーションに対するインターフェースを含む、アプリケーション アログラミングインターフェースの組として実行され る。従って、DWSは、プログラミングアプリケーション の領域内で、メディアデータストリーム機能を開始する インタフェース呼ばび出しを介して、ベースとをみプログ ラミングアプリケーションとインタフェースする。その ようなインタフェース実行は、Cプログラミングの当業 者には興解育成であろう。

【0031】遠陽WSマネージャは、パケットネットワーク環境においてクライアントとサーバーを動的に連結させるように用する。このマネージャのアーキテクチャは、下記するように、別個のインターリープされていたいメディアデータストリームを基準化する能力をサポートするという重要を利良されている。基準化する能力をサポートするという重要を利した。パケットペースの映像を基準化する。がケット映像を生成する。パケットへスの映像を基準なメディアデーク型に対して遺俗帯域隔管理を可能にする機能である。遠隔WSマネージャは、Retaare (「Netsara はパベル社の登録を開てある) Loadable Module として、例えばNovell*(「Novell」はノベル社の登録商標である) Notbaareオペレーティングシステム上で実行されてもよい。

ローカルDVMSマネージャ

ローカルのWSマネージャは、透過的に、すなわち、アクセスおよび犯罪を要求したアアリケーションアログラム の機能に強い影響を与えずに、メディアデータストリームのアクセスおよび犯罪を管理する。ローカルのWSマネージャはディジタル映像システムと共に作動し、特殊目的ディジタル映像・ドウエアの特殊目的ソフトウエアベースのエミュレーションにおいて実行される。

【0032】図4を参照すると、ローカルの吹きマネージ ・ 20は、3つのモジュール、すなわち、ストリームコン トローラ24、ストリーム入力/出力(北力(水力)マネージャ26 およびストリームインタブリッ28から構成される。この モジュール性は、DPMS設計において、メディアデータス トリームにおけるデータの流れを、システムを通るその メディアストリームに対する制即情報の流れから分離する ためたいの緊急計において活用される。このデータおよ び制御分離に基づき、ストリームデータおよびストリー 人制御情報は、各々が独立エージェントとして動作する 3つのマネージャモジュールの中の個別相互作用を生成 するものと見なされる。1/0マネージャ、インタアリ タ、およびコントローラエージェントは、ローカルDVMS マネージャを介して、独立アログラム制即コーセおよび データスペース制り付けと共に、独立にスケージュール 可能なオペレーティングシステル処理に各ペマップされ 。メディアストリームデータの流れはストリーム1/0 マネージャ263よびストリームインタアリタ28によって 管理され、制御情報のフローはストリームコントローラ 24によって管理される。これらの各管理機能は、以下で 詳細に説明される。

【0033】ストリームI/0マネージャモジュール26 は、ストリームインタプリタからあるいはストリームイ ンタブリタへのメディアデータストリーム、例えば、音 声および映像ストリームの動的な供給の責任を負う。ま た、このモジュールが記憶ファイル、例えばDVI RAVSS ファイルを介してアクセスされると、このモジュールは メディアデータに有効なファイルフォーマット処理機能 も与える。本発明のDVMSのスタンドアロン実行において は、ストリーム1/0マネージャは、ディジタルあるいは アナログ記憶装置のようなメディアアクセスのポイント からあるいはそこに対してメディアデータストリームの 検索および記憶を行う。他方、DVMSのネットワーク実行 においては、以下で記載するように、遠隔DVMSマネージ ャモジュールが、ネットワークを介してメディアアクセ スのポイントにおいて検索および記憶を行う、最も重要 なのは、ストリームL/0マネージャが、情報が記憶され、 ているときのその音声および映像情報の表現を、対応す る動的なコンピュータベースの表現に変換を行うことで ある。この変換は、以下で詳細に説明する。

【0034】ストリームインタプリタモジュール28は、 表現がスタンドアロン型コンピュータあるいはパケット ネットワークに連結されたコンピュータにおいて加丁さ れているときの、音声および映像の動的なコンピュータ ベースの表現の管理の責任を負う。この動的な管理は、 検索された音声および映像ストリームの同期化および提 示シーケンスの間に音声および映像情報が表示されるレ ートの制御を含む。さらに、ストリームインタプリタモ ジュールは、音声および映像情報の把握、圧縮、圧縮解 除およびプレイバックを含む。しかし、このモジュール は、圧縮技術に非依存であり、さらにはデバイスに非依 存である。例えば、把握および提示機能のためのハード ウエアを含むディジタルビデオサブシステムのベースサ ービスは、個々の圧縮技術あるいはデバイス技術に独特 であるいかなる機能もカプセル保存するディジタル映像 プリミティブの規格APIの組を介してアクセスされるた めに実行されることが好ましい。

【0035】以下のアリミティブ機能の組は、ディジタル映像サブシステムのベースサービスに対するデバイスに依存したいアクセスを提供する。

【0036】Open: 特定のデバイスを開き、それを初期

化し、さらなる要求に対してハンドルをリターンする。 【0037】Close: 特定のデバイスを閉じ、いずれかの関連づけられたリソースを解放する。

【0038】Get_Capability:例えば、表示解像度、 圧縮フォーマットなどのデバイスの能力を問い合わせ る。

【0039】Start: 復号化およびストリームバッファ からのデータの表示を開始する。

【0040】Stop: 復号化およびストリームバッファ からのデータの表示を停止する。

【0041】Get_info: デバイスの現在の状態につい ての情報を得る。

【 0 0 4 2 】 Set_info: デバイス属性に情報を設定する。

【0043】ストリームコントローラモジュール24は、 ユーザによって管理されるアプリケーションの間、映像 および音声把握およびプレイバック機能の制御の責任を 負う。この制御は、把握およびプレイバックの間の映像 および音声の動的状態を維持し、プレイ、ボーズ、ステ ップおよびリバースなどの提示制御機能を行うことを含 む。従って、このモジュールは、音声および映像把握お よびプレイバックの間のストリームイベントのアクティ ブアプリケーションの通告に責任を負う。ここで、イベ ントは、それに対して指示が行われる現在の提示ユニッ ト数。あるいは以前に特定された掲示ユニット数と現在 の提示ユニット数との整合の発生として定義される。 【0044】音声および映像、あるいは他の動的メディ アストリームののアクティブなプレイバックの間、スト リームI/0マネージャおよびストリームインタプリタ は、プレイバックされているデータストリームの時間べ ースのプロデューサおよびコンシューマとしてそれぞれ 作用する。 逆に 動的データストリームの記録の間に は、ストリームインタブリタは時間ベースのストリーム プロデューサとして作用し、ストリーム1/0マネージャ は時間ベースのストリームコンシューマとして作用す る。プレイバックと記録の両方の間には、I/Dマネージ ャおよびインタプリタは自主的かつ非同期的に動作し、 アクティブストリームにおけるすべてのデータは、明確 なデータチャンネルプロトコルを介してデータ間を直接 流れる。ストリームコントローラは、コントロールメッ セージを非同期的に送り、1/0マネージャとインタプリ タの間の流れに影響を与えるが、 コントローラ自体はデ ータの流れと関係を持たない。以下に述べるように、す べてのデータフローオペレーションは、例えば、ディス クあるいはネットワークサブシステムとディジタル映像 把握および提示ハードウエアの間で、最も少ない数のバ ッファコピーを用いて処理される。

【0045】このシステム設計は、1/0マネージャおよびインタブリタのドメインに対して完全な透過性を備えるという点において特に有利であり、それによって、以

下で説明するようなネットワーククライアント/サーバ 構造にシステムを拡張する能力が与えられる。さらに、 このベーススリーエージェントユニットは連結あるいは 繰り返され、より複雑なデータおよび制御機能グラフを 形成してもよい。

【 ① ① 4 6 】 ローカルDVMSマネージャのアーキテクチャ においては、非同期エージェントのうちの一つの活動 は、ストリームフローに関係しながら動作することを予 定されるたびに、処理サイクルとして表される。非同期 エージェントが周期的に予定づけられるレートは、その エージェントについての処理レートとして表され、1秒 ごとのプロセスサイクルとして測定される。処理期間 は、プロセスサイクル間の期間として定義される。スト リーム1/0マネージャとストリームインタプリタとの間 のストリームの連続的なデータフローを維持するため に、ストリーム1/0マネージャとストリームインタプリ タの限界エージェントは、与えられた処理サイクル内で 提示スニットの処理期間の価値を処理しなければならな い。そのような処理レートが実現されない場合は、ロー カルDVMSマネージャは、以下に説明するように、フロー レートを制御し得る。ストリームインタブリタに対する 処理レートは、ストリームの名目提示レートに近く、す なわち、すべての処理サイクルにおいて、提示ユニット が処理される。ストリームI/0マネージャは、すべての 処理サイクルにおいていくつかの提示ユニットをサービ スし、従って、その処理レートは、提示レートよりもか なり遅くなり得る。

【0047】ストリームI/のマネージャ、インタブリタ およびコントローラによって与えられたストリーム制御 機能のモジュラー性は、DWSのローカルDWでマネージャアーキテクチャを、割り込み型マルチタスキングおよび 優先化されたスケージューリングをサポートする新しい コンピュータオペレーティングシステムの大部分に対して高移植性にする。このアーキテクチャは、有効なデータ管理専用のコプロセッサへのストリームI/0マネージャおよびインタアリタモジュールの選択的なオフロードを備える。より重要には、マネージャアーキテクチャの高度に分散された性質によって、下記するように、マネージャアーキテクチャは通用され得る。

【0048】図5を参照すると、本発明のWSと共に実 行されるコンピュータが音声あるいは映像ストリームへ のアクセスを要求すると、以下のストリームハローが生 じる。ストリームI/Iでネージャ26モジュールは、要求 されたストリームをストリーム入力50から検索する。こ のストリーム入力は、記憶アクセスポイント、例えば、 コンピュータファイルあるいはアナログ映像ソースを有 している。そして、ストリームI/Iでネージャは、各ス トリームの特定化されたファイルフォーマットに従っ て、検索されたストリームを分離する。アクセスされた

2つのストリーム。例えば、音声および映像ストリーム が記憶装置においてインターリーブされた場合。ストリ ームI/0マネージャはストリームを動的に分離し、各々 がそのタイプ(すなわち、音声あるいは映像)に基づき 限定された記述子を有する個別内部表現にそのストリー ムを変換する。一日分離されると 音声お上び映像スト リームデータは、ストリームI/Oマネージャとストリー ムインタブリタの両方によって、ストリームグループ内 の個別構成ストリームとして取り扱われる。そして、ス トリームI/0マネージャ26は、各構成ストリームに対し て、ストリームパイプ32と称される提示ユニットの別々 の列を介して提示ユニットのシーケンスを有するストリ ームデータをストリームインタプリタ28と交換する。従 って、音声ストリームパイプ33な音声提示ユニットに対 して生成され、映像ストリームパイプ31は映像提示ユニ ットに対して生成される。(音声ストリームのグループ の) 各音声ストリームはそれ自体のパイプを有し、各映 像ストリームはそれ自体のパイプを有する。ストリーム のプレイバックの間、ストリームI/0マネージャは記憶 装置から提示ユニットを間断なく検索および生成し、ス トリームインタブリタはストリームパイプを介して提示 ユニットを連続的に消費し、例えば、ユーザに提示する ために、ディジタルメディアデータサブシステムに提示 ユニットを伝送する。

【0049】ストリームが分離されている(インターリ ープされていない)入力30から複数のストリームを検索 するとき、ストリーム1/0マネージャはストリームのデ ータを検索しラウンドロビン式にキューするが、いかな るストリーム分離機能も行わない。ストリームインタブ リタはもともとインターリーブされているストリームを 処理するので、これらのストリームを同様な方法で処理 する。従って、ストリーム1/0マネージャは、静的なコ ンテナ30の性質からシステムの残部を防護し、さらに、 記憶コンテナのフォーマットを「隠す」だけでなく、論 理的に調整されたデータストリームは記憶されるために 集合させられる。さらに、そのハードウエア構造のよう なストリームインタプリタ実行の詳細は、I/Dサブシス テムから「隠されて」いる。実際、2つのエージェント の間の唯一の通信手段は、明確なストリームパイプデー 夕経路を介するものである。

【0050】図6も参照すると、提示シナリオの間には、まず、ストリームフトローラ24が、処理ストリームを開始するためにそれらのアクティブモジュールを生成することによってストリームI/0マネージャ26およびストリームイククアリタ28を抑制であり、ストリームグループおよび折拾する構成ストリーム名の定義かよび指示38を行う。そして、ストリーム1/0マネージャ264は、ストリームがインターリープされて記憶されている場合、対応する記憶コンテナ30から名前をつけられたストリームの検索のを行い、ストリームを分離する。ストリームを分離する。ストリームを分離する。ストリームの検索のを行い、ストリームを分離する。ストリームの検索のを行い、ストリームを分離する。ストリー

ームがインターリーブされていない場合、ストリームは ラウンドロビン式に検索される。 但ストリームが検索 されると、ストリームハマネージャはストリームの、 以下に説明するストリームトークンの内部コンピュータ 表現への変換むを行う。ストリームグループ指示30を介 すると、ストリームコントローラによってストリーム1/ 0マネージャに与えられた指示によって、各ストリーム トークンはストリームおよびストリームグループと一致 させられる。そして、1/0マネージャは、各々がストリ ームインタフリク28による高度のための個別ストリーム バイブ32内にあるストリームの個々のバッファ44を行 う。ストリームコントローラは、エンキューされると、 ストリームグループのコントローが名を入ると

【0051】図7も参照すると、記憶表示からストリームトークン表示へのI/Iのマネージャストリーム変換なは、 以下の通りである。典型的に、音声および映像データは インターリーブされてディスクに記憶され、検索時には Intel®(「Intel」はインテルゼンの整備を得である)が SSファイルファーマットのようなインターリーブされた ディスクーバッファ内にある。ディスクバッファ100 は、ストリームグループフレーム105のシーケンスから 構成され、をフレームはヘップ106、映像ワーム108站 よび音声フレーム110を含んでいる。これらのストリー ムグループフレームの開始アドレスを含む分解インデッ ファイルの終わりで維持される。このインデックステーブルによって、特別に護例されたストリームグループフ レームへのランダムアクセスを可能をなる。

【0052】ディスクバッファは、データの大きなかた ⇒りの中のディスクから1/0マネージャによって検索さ れ、各検索されたかたまりのサイズはディスクトラック サイズ、例えば、各々64キロバイトに最適化される。1/ ロマネージャは、各種素されたストリームグループフレ ームヘッダを調べ、ストリームグループフレーム内の各 音声および映像フレームの開始アドレスを計算する。ま た、I/0マネージャは、対応するフレームからタイムス タンプ情報を検索する。そして、トークン112と称され る記述子の連結されたリストは、音声および映像フレー ムに対して生成される。各トークンは、音声あるいは映 像提示ユニット114およびそのユニットについてのタイ ムスタンプ116を表示する。これらのトークンは、スト リームパイプを表すリストに連続的に連結される。従っ て、上記の処理においては、ストリーム1/0マネージャ は、ディスクからインターリーブされたデータを検索 し、データを個別ストリームに分離し、分離ストリーム バイブに基づき分離されたストリームの内部表示を各ス トリームに対して1つずつ構成する。

【0053】一旦ストリームがストリームパイプ内でエ ンキューされると、ストリームコントローラ24によって 初期化36されたストリームインタブリタ28は、提示ユニ ットの構成ストリームトークンを受け取り、デキュー48 する。そして、バッファ解除されたストリームは、スト リームグループの状態の建静が起そ行う、ストリームコン トローラを介した制御に基づいて、基準化50および同期 化52を行われる。基準化処理は、以下で詳細に記載され る。そして、同期化されたストリームは、ディジタル提 示サブシステムハードウェアに正説される。

【0054】圧縮解除されたスキームは、映像フレーム の特定の圧縮フォーマット、例えば、動画川で映像フ マットに基づいている。このフォーマットは、各フレ ームがフレーム内符号化される、すなわち、独立に符号 化される。他のフレームを特定しない映像フォーマット の好ましいクラスの1つである。

【00551】図8を参照すると、ディジクル映像システ ム120は、ストリームインタアリタからストリームを受 け取り、ストリームデータをまず後号化し圧縮解的122 するが、各ストリームは別々に処理される。そして、復 号化され圧縮解除されたデータストリームは、対応する フレームバッファ、例えば、映像および音声フレームバ ッファに記憶124される。適切な時間に、記憶されたデ ータは、そのディジタル表現から対応するアナログ表現 に変換126され、アレイバックモニタおよび音声モニタ に伝送される。ディジタルハードウエアサブシステムの 様々なオペレーションは、先に説明し記載したように、 ディジタル映像アリミティブを介してストリームインタ アリタによって調解される。

【0056】連行するオペレーション、すなわち、コン ビュータシステムによって処理されるディジクル映像お よび音声ストリームの把握および記憶においては、スト リームインタアリタ28はディジタルハードウエアサブシ ステム120から音声はたび映像ストリームを把握する。 ごの把握の前に、ハードウエアサブシステムは、音声お よび映像信号をディジタル化28し、ディジタル化とた 信号をパッファに記憶130し、ディジタル化されたスト リームをストリームインタアリタに渡す前に、映像およ び音声データを圧縮し行号化13でする。

【0057】ローカルシステムコントローラによって身 とられたストリームグループ制御に基づき、ストリーム インタブリタは理脳されたストリームに対してタイムス タンアを上舷立し、そのタイムスタンアを用いて、埋め 込まれたタイムスタンアを有する映像および音声振示ユ ニットの対応するストリームトークンの生成のを行う。 そして、ストリームトークンは、ストリームバロマネー ジャ26による消費のためのストリームバイア32にエンキ ュー66される。

【0058】バイア化ストリームは、ストリーム// ルマ ネージャ26によって受け取られ、デキュー72される。 トリームがインターリープされて記憶される場合、図7 に図示される機能を遊行するアロセスにおいて、ストリ ームがインターリーブ76される。もちろん、ストリーム はそのようにインターリーブされて記憶される必要はない。一旦ストリームがインターリーブされると、必要であれば、ストリームは対応する記憶コンテナ30に記憶される

音声の映像との同期化

上記の提示プロセスにおいて述べたように、本発明のディジタル映像管理システムによって、音声の映像との同期化、一般時には、提示されているいずれか2つ以上の動的ストリームの間の周期化が行われる。この周期化機能は、ストリームグループにおける多数のリアルタイムの連続的で高データ転送レートストリームの動きされた提示に対して本質的に要求される。例えば、音声および映像のリアルタイムを性質は、非常に異なった提示となりである。フルモーション映像は、30フレーム毎秒として提示される必要があり、高品質音声は、32,000サンアル毎秒として提示される必要があり、高品質音声は、32,000サンアル毎秒として提示される必要があり、高

【0060】さらに、ディジタル映像品よど音声データストリームは、それらの撮示に対してリアルタイム制約を有している。通常、ストリームは連続的であり、30秒(クリップ)から2時間(映画)まで続く。さらに、ストリームをディジタル化するために用いられる特別な圧縮技術によって、ストリームは乗型的に約11メガビット/秒から44メガビット/秒の記憶容量および伝送帯域幅を消費する。従って、異なるデータストリームの周期化は、同期化されるストリームの現なる一時的な側面を含まなければならない。

【0061】本発明のディジタル映像管理システムの同 期化能力は、同期化されるデータストリームの自己タイ ミング、従って、自己同期化に基づいている。この技術 は、構成ストリームの記憶された表現がインターリーブ されても、集まるとストリームグループの構成ストリー ムとなる多級のデータストリームを強立して取り扱うこ とを含む。ストリーム1/0マネージャは、ストリームイ ンタブリクがストリームと同期化する前に、インターリ 一ブされたストリームを何期化する前に、インターリ に、共通基準時間ベースと共に提示される前に、独立構 版ストリームが別々のファイルコンテナに記憶され、同 期化されてもとい。

【0062】自己同期化によって、ストリームグループ における1つの構成ストリームが他のストリームに対し て優先化される。例えば、音声ストリームが映像ストリ ムに対して優先化され得るが、それによって下記する ような基準化可能な映像記憶、分散および提示レートが 与えられる。音声に対する人間の知覚は、映像に対する 人間の知覚よりもかなり高いので、この持敏は特に有利 である。人間が音声をより正確に知覚するために、音声 サンプルは活かかで連続物なレートで提示されなければ ならない。しかし、人間の複逆的な知覚は、映像の質む よびフレームレートの変化に非常に寛容である、実際、 映像の質むよびフレームレートには非常にばらつきがあ るにもかかわらず、動画は知覚され得る、実験に基づく 証拠によって、提示レートが行から3フレー人、行め間 である場合、人間は動画を知覚し得ることが示されてい る。低いフレームレートでも動画は知覚可能であるが、 画の動画の加工が目立ってしまう。

【0063】本発明のDVMSは、入手可能なコンピューテ ィング、圧縮およびネットワークリソースを最大限に利 用するこの現象を活用する。コンピュータシステムある いはネットワークコンピューティング環境内で、映像よ りも音声の検索、転送、圧縮解除および提示を優先化 し、記憶装置においてではなく、提示の前に音声ー映像 同期化に依存することによって、システムあるいはネッ トワークにおいてリソース入手可能性を含むように映像 レートを変化させると同時に、受け入れ可能な音声レー トが維持され得る。さらに、音声および映像データスト リームの独立した管理によって、多くの編集能力、例え ば、ビデオストリームを多数の音声言語ストリームと共 に動的にダビングする能力が与えられる。同様に、音声 ストリームの静止画像と同期化された表示は、独立スト リーム管理技術によって与えられる。記載されたすべて の同期化スキームは、音声および映像ストリームだけで はなく、いかなるタイプのストリームにも適用可能であ ることに留意されたい。

【0064】図6を参照して上記したように、ストリー ムグループ内のストリームの同期化は、標準化処理の間 のストリームインタプリタモジュールがその青仟を負 う。ストリームは、暗黙のタイミングスキームあるいは 明示のタイミングスキームのいづれかを用いることによ って、自己同期化されてもよい。暗黙のタイミングは、 同期化されるストリームグループの構成ストリーム内の 提示ユニットの固定された周期性に基づく。このスキー ムにおいて、各提示ユニットは固定された継続期間を有 すると仮定され、 各提示ユニットに対応する提示時間は 基準提示開始時間に関して得られる。この基準開始時間 は、すべての構成ストリームに対して共通でなければな らない。明示のタイミングは、各構成ストリーム自体の 中での提示タイムスタンプおよび選択的には提示継続タ イムスタンプの埋め込み、および記憶フォーマットから トークンフォーマットへのストリームの変換の間のスタ ンプの検索に基づいている。そして、埋め込まれたタイ ムスタンプは、選択された基準時間ベースに関してスト

リームの同期化に対して明示的に用いられる。

【0065】暗然のあるいは明示的なタイミング自己同期化スキームのいずれかを用いて、基準時間ペースは、 基準クロックレートと称されるレートで進む基準クロックから得られる。このレートは、基準クロック動作の組 分性である基準クロック期間によって決定される。

【0066】本発明のDVSは、2つのレベル、すなか 、ベースレベルおよびフロー制御レベルの自己同期化 制御をサポートする。ベースレベル同期化は、ストリー ム//ロマネージャが作断せずにストリームインタアリタ に連載的にストリームデータを検索することが可能であ り、かつ、各提示ユニットが消費されるまでに入手可能 である、ストリーム処理シャリオに適用可能である。そ して、このシャリオにおいては、ストリーム//ロマネー ジャは処理レート、および、ストリーム//ロマネージャ ストリームインタアリタの前にあることを保証する処理 作業負害を維持する。

【0067] 同期化のフローコントロールレベルは、ストリーム1/ロマネージャと乾実行を行うストリームインタブリタの間のストリームバイブに結果としてなり得る、計算上の1/0リツースフラクチュエーションの郵時発生からの回復機構を提供する、ベースレベルスキームの改変である。これは、例えば、リソースコンテンションあるいはプロセッサコンテンションなどの、他のタスカるいはストリームインタブリター領体とのフェテンションによる提示ユニットに対するストリームインタブリタの曖昧にストリーム/ロマネージャが時折遅れる、時分割あるいはマロトタスクンビューク頻繁において起こり得る。そのようなシナリオにおいては、本発明のDVSは、以下に記載するように、ストリームフロー制御機能とのベースレベルの同様化を増着する。

ベースレベル暗黙タイミング同期化

上述のように、ベースレベル同期化方法では、ストリー ムインタープリタへのストリームフローを制御する必要 はないと仮定し、従って、ストリームバイブが空になっ たかどうかの監視は行わない。暗黙タイミングは、同期 化される各ストリームに適用される基準時間ベースに基 づく。

【0068】音声および映像ストリームを同断化するためのシナリオを考慮すると、提示される映像ストリームかめの各手元ニットは、典型的には、NSO映像再生のための、例えば33ミリやのフレーム時間内で提示される映像情報を含み得る。音声ストリームは、典型的には、提示ユニット毎に縁部が変勢するサンブルとともに、提示場間の固定フレームに分割され得る。音声および映像がインターリーブされる記憶方法では、このような固定時間ユニットは1映像フレームのための特徴時間、するかも33ミリ秒として変定される。

【0069】この同期化シナリオでは、ストリームイン ターブリタは各ストリームパイプ、従って、ストリーム グループにおける各ストリームのための個別の提示スニ ットカウンタを保持する。インタープリクはラウンドロ ビン式、すなわち先ず一方を、次に他方を、そしてこれ の繰り返しの方法で、2つのストリームからの提示ユニ ットを消費する。重要なことは、各ストリームの各提示 ユニットまたはトークンに対して 他方のストリームと は関係なく、対応する基準時間ベースに基づいて独立し た提示同期化が決定されることである。この基準時間べ 一スは、対応するストリームのための提示ユニット消費 プロセスの開始時間に対する現在の実時間を示す。各ス トリームパイプのストリームカウンタは、対応するスト リーム内の既に消費された提示ユニットの数を示す。こ のカウントに提示ユニットの各々の(固定)持続時間を 掛けると、カウントされたユニットを提示するために普 やされた実時間が特定される。この実時間の積が現在の 基準時間に適合すると次の提示ユニットが解放され提示 Sh.S.

【0070】ストリームインタープリタは、所近の掲示 決定方法に基づいて提示アロセスサイクル中の連続した 各提示ユニットの消費および様示を初期化する。この方 法は、暗黙的に、ストリームインタープリタはインター プリタのプロセスレートが対応するストリーへ名目提 示レートに極めて近くなるように計画されると仮定す る。この方法は、基準時間ベースと、既に消費された提 デニユートを提示するために要求された時間との比 較に基づき、従って、提示ユニットが消費されていると きこれらのカウントを維持するためにカウンタの使用を 必要とする。

ベースレベル明示タイミング同期化」

前述のように、明示タイミング方法では、ストリーム同 期化は、対応するストリームのトークン自体に埋め込ま れるタイムスタンプに基づく。タイムスタンプは、基準 時間ベースに対する時間を表し、この時間に、対応する 音声または映像提示フレームが消費および提示される。 時間ベースはまた、例えば、外部時計であり得るか、ま たは同期化されるストリームの一方の埋め込まれた時間 ベースから生成され得る。タイムスタンプの周期性はそ れ自体柔軟であり、特定の同期化要件により変動し得 る。タイムスタンプは、上述のように、捕捉および圧縮 操作の間に、または、後段の、例えば編集プロセスの間 にストリームに埋め込まれ得る。タイムスタンプをスト リームに埋め込むプロセスとは別に、スタンプは、消費 および提示の決定を行うために再生プロセス中にストリ ームI/0マネージャおよびインタープリタによって利用 される。ストリームインタープリクは、暗黙タイミング 方法では提示ユニットカウンタを維持するが、この方法 では維持しない。その代わりに、ストリーム内の埋め込 まれたタイムスタンプが同等の情報を提供する。

【0071】提示フレームトークンのためのタイムスタンプは、その提示ユニットのための提示時間および提示

持続期間を表す2つの32ビットの整数よりなる。提示時間および提示持続時間はまり秒で表される。すべての提示よい、トが同じ持続時間であるならば、提示持続時間は省略してもよい。

【0072】この同期化方法では、インターアリタは各提示トークンの埋め込まれたタイムスタンアを、この生の上の主ないとが表して、連載と、各様示ユニットのための提示時間および特談時間を決定する。インターアリタは所定の決定方法に基づいて、各ストリームの各接示ユニットの消費および提示を決定する。この決定方法は、ストリームインターアリタが、そのアロセスレートが対応するストリームの名目提示レートに極めて近くなるように計画されるという仮定に基づく。この方法は、基準時間ペースの、各提示ユニットに埋め込まれた提示時間および提示特別が基準時間との比較に基づく。提示ユニットのスタンプ提示時間が基準時間に対応すると、表した提示時間に対応する。

【0073】連続した掲示ユニットを解放するための適 切な時間を決定することに加えて、暗黙および明示タ ミング方法は共に、これらのユニットのための適切な解 放時間が経過した場合に提示ユニットを削除する。例え ば、暗黙タイミング方法では、処理されたユニットと ニット持続時間との積が現在維持されている時間カウン トを超えるときは、次の連続ユニットは提示されずに削 除される。同様に、明示タイミング方法では、現在の機 示時間が提示ユニットのタイムスタンプ提示時間を超 ると、このユニットは提示されずに削除される。このよ うにして、ユニットが千想されるより遅い時間に表示の ために到着する場合でも、ストリームの同期性は維持さ わる。

フロー制御レベル暗黙タイミング同期化

フロー制御開係化方法は、ペースレベル同期化方法に適 加して、消費および提示プロセスサイクル中の解時の計 算源および入出力源の変動からの回復を行う。ペースレ ベル方法は、ストリーム1/0マネージャはストリームイ ンタープリタト 計画院に位置して、ストリームバイアが 空になるかまたは空運転しないようにするという仮定に 基づく、プロー制御同期化は、仮想提示ユニットの基づ く方法を用いて、この状態を終す。

【0074】 仮型ポニューットでは、下部のデジタルハードウェアサブシステムが対応する提示ユニットの特裁 期間の間、デフォルトの機器と共に存統し、一方、同時 に、一貫した内部状態を維持して、これにより、ストリ ムムバイアが一時的に空のときでも、提示され続けてい るストリームの連続処理を提供することができる。仮想 提示ユニットは多様で実施能様で実現され得る。例え ば、動画が座橋の場合には、仮想提示ユニットの再生 は、好ましくは、最も最近の映像フレームを再提示する ことに対応する。音声ストリームの場合には、仮想提示 ユニットは、変ましくは、メルニット、すなわち。次 黙を表すヌルサンプルよりなる提示ユニットに対応する。他の仮想提示ユニットの場合も同等に適用可能である。

【0075】フロー制御暗黙タイミング方法を用いてス トリームフローを同期化する提示プロセスサイクルの 間 ストリーム1/0マネージャお上びストリームインタ ープリタは、ベースレベル方法において上述したものと 同じ操作を行う。上述のように、インタープリタは、提 示されるストリームグループ内の各ストリームに対して 個別の提示ユニットカウンタを維持し、各ストリームの 既に消費された提示ユニットの数を記憶する。このカウ ントに各提示ユニットの持続時間を掛けることにより、 基準時間に適合するときはシーケンスにおける次の提示 ユニットが提示される時間が特定される。ストリームイ ンタープリタは、所定の決定方法に基づいて各提示ユニ ットの消費および提示を決定する。この方法は、インタ ープリタが名目ストリーム提示レートに近いプロセスレ ートで計画されると仮定する。この方法では、ストリー ムパイプから提示トークンが得られないこと、および基 準時間と提示ユニットカウントとにより提示ユニットが 必要であることが示されていることにインタープリタが 気づくと、仮想提示ユニットが生成および消費され、表 示が行われる。

フロー制御レベル明示タイミング同期化

フロー制御能力を備えた明示タイミング同期化メカニズ ムを用いる提示プロセスサイクルの間、提示されるスト リームグループの各提示トークンは、提示時間および持 続時間のためのそれ自体の埋め込まれたタイムスタンプ を有すると仮定される。フロー制御のない明示タイミン グ方法におけるように、ストリームインタープリタは各 々の埋め込まれたタイムスタンプを調べて、ストリーム 1/0マネージャによって設定されるストリームパイプ内 の対応する提示ユニットの消費方策を決定する。消費方 策は、所定の決定方法に基づいて決定される。この方法 は、他の方法と同様に、ストリームインタープリタのプ ロセスレートは対応するストリームの名目提示レートに 近いと仮定する。この方法では、ストリームパイプから 別の提示ユニットは利用可能でなく、またユニットが提 示されるべきであると決定されると、デフォルト提示持 続時間に基づいて仮想提示ユニットが生成され、このユ ニットは次に提示のために消費される。

【0076】さらに、聴黙または明示タイミングのいず れのフロー制御方法においても、提示ユニットを飛び越 える能力が提供きれる。この能力は、以前には利用不可 能であった提示ユニットが後になって利用可能となると らはいつでも呼び出される。明示タイミング方法では、 後に利用可能となるユニットのタイムスタンプは、仮想 提示ユニットの掲示後の基準時間に適合することはなく 、従って、このユニットは提示されることはなく無親 される。略潔タイミング方法では、利用不可能会提示ユ ニットの代わりに仮想接示ユニットを掲示することは、 すべての提示されたユニットと同様に、提示ユニットカ ウンタを進ませる。利用不可能なユニットが後に利用可 能になるとき、提示ユニットカウントは、カウントと固 定提示ユニット持続時間との権がそのユニットの提示を 可能としてからもで辿るられる。

【〇〇77】上述の4つの同期化プロセスを同期化方法 を実現するのに適切な命令に符号化することは、Cプロ グラミングの分野において通常の技術を有するものにと っては理解し得るものである。

自己同時特性

上述の4つの自己同期化方法は、本発明のデジタル映像 管理方法にいくつかの決定的な利点を提供する。自己同 期化は、共通のストリームグループを有する個別に記憶 されたストリームをダイナミックに結合する能力を備え ている。従って、例えば、音声および映像ストリームは 個別のファイルコンテナに記憶され、記憶装置からの呼 び出しの間にダイナミックにまとめられ同期化された提 示が行われる。上述のように、構成要素である音声およ び映像ストリームのこの同期化により、例えば、映像を 音声とダビングする機能、および静止映像を音声と同期 化させる機能が提供される。さらに、ストリーム同期化 方法を用いて、異なるファイルコンテナからのストリー ムセグメントを1つのストリームにダイナミックに連結 させ得る。明示自己同期化の場合には、ストリーム1/0 マネージャは、ストリームセグメント内の最初の提示ユ ニットを、新しいストリームセグメントの開始を示すマ ーカで印をつける。次に、ストリームインタープリタが この提示ユニットを消費するとき、インタープリタは対 応するストリームのための基準時間ベースを再初期化す

【0078】自己同期化はさらに、同期化されている音 声および映像ストリームを再生するために用いられる音 声および映像ハードウェアのクロックレートのゆがみに 適合する能力を備えている。例えば、11、22、または33 KHzで記録された音声ストリームは、正確な音声再生の ための正しいサンプリングレートで再生されなければな らない。同様に、秒速30フレームで記録された映像スト リームは、同じレートで再生されなければならない。従 って、これらのストリームを再生する音声および映像ハ ードウェアは、各々、対応するストリームの特定の再生 レート要件に適合するクロックを使用しなければならな い。クロック速度のゆがみは再生ストリームの移動を引 き起こし、従って、ゆがみが補正されないならばストリ 一ムの同期化を破壊する。自己同期化は、音声および映 像時間ベースをチェックするための基準時間ベースを用 いて自動的にこの訂正を実現する。基準時間ベースとの 予め定められた一致に対して時間ベースの1つにゆがみ が検出される場合、必要ならば、ストリームの消費レー トは提示ユニットを定期的に落とすように調整され、こ

れにより、基準時間ベースおよび他のストリームに関し て同期化を維持する。

【0079】自己同期化方法は、ストリームの本来の提 示レートを変動させる能力を提供する。例えば、毎秒25 フレームに基づいてPALフォーマットで捕捉された映像 ストリームは、忠実度は幾分失われるが、毎秒30フレー ムであるNTSCフォーマットで再生され得る。一般に、ス トリームは、ストリームが捕捉されたレートとは関係な く、注文のレートで再生され得る。実際において、映像 再生では、映像の名目提示レートを早めたり遅くしたり するのが所望される場合が多い。自己同期化方法を用い れば、例えば、単に基準時間ベースを実時間レートの2 倍に進めることによって、映像提示レートを2の係数だ け速くされ得る。反対に、基準時間ベースを実時間レー トの半分のレートで進めることによって提示を半分に緩 め得る。このような場合には、提示のために経過した全 時間は、当然ながら、名目レートで行われる提示の場合 の経過時間の半分または2倍となる。

ストリーム基準化可能性

計画可能なストリームとは、コンピュータ制御の下で、 可変のデータレートを有する総体的な名目撮示レートで 再生され得るストリームのことである。当然ながら、デ ータレートの変動は、ストリームの質、忠実度、まだは 提示レートに影響を与え得る、ストリーム基準化可能性 とストリーム自己同期化とを結合することにより、音声 および映像ストリームグループの柔軟な提示を行うため の権力を創取くカニズムの機能される。

【0080】上述のように、基準化可能性によって、DV MSは、ストリームレートをユーティリティ利用可能性に よって調節することによって、コンピュータシステム源 のユーティリティを最適化することが可能になる。音声 お上び映像ストリームの場合には、ストリームインター プリタは 音声ストリームに映像ストリームより高い優 先権を与え、これにより、音声提示ユニットを名目音声 提示レートで消費するが、映像ユニットは利用可能な提 示レートで消費するようにプログラム化され得る。この 利用可能な提示レートは、所定のコンピュータシステム の利用可能な計算源によって決定される。異なる性能特 性を有する異なるコンピュータシステムは、提示操作を 行うためには異なる時間量を必要とする。このような採 作には、圧縮、フォーマット変換、および出力装置マッ ピングが含まれる。特に、圧縮されたモーションJPEG映 像ストリームは、IBM-PC互換性のパーソナルコンピュー タシステム内での提示前にデジタルハードウェアサブシ ステムによって、ハフマン復号化、DCT圧縮、RGB色空間 への変換、および256色VGAバレットへのマッピングを行 わなければならない。異なるコンピュータシステムの場 合は、これらのタスクを行うためには様々な時間を必要 とする。従って、本発明の管理システムは、ストリーム フローレートのスケールを調整することによっていかな

るコンピュータ性能特性にも適合して、そのコンピュー タでのユーティリティの利用可能性を提供する。

【0081】最も重要なことは、本発明のデジタル映像 管理システムストリーム基準化可能性特性により、デジ タルストリームのパケットネットワークにわたる分配を 包括的に管理する能力が提供される。DVMSは クライア ントーサーバセッションのための管理プロトコル方法 およびストリームLANまたはWANにわたって記憶、アクセ ス、検索、および提示するための管理プロトコル方法を 提供するネットワークの実施態様においてこの能力を利 用する。これにより、システムは記憶されたストリーム のオンデマンド検索および再生、ならびにパケットネッ トワークにわたるマルチキャストライブストリームの注 入およびタッピングを提供する。管理されたデジタルス トリームはファイルサーバの通常のコンピュータファイ ルに記憶され得るか、またはライブアナログ源から生成 されLANまたはWANにわたってアクセス可能にされ得る。 このようなアクセスは、上述のように、記憶されたファ イルからの検索および提示におけるようにオンデマンド であるか、または放送チャネルからの注入およびタッピ ングにおけるようにオンスケジュールであり得る。DVMS によって提供される管理プロトコル方法について以下に 詳述する。

【0082】図9を参照して、ネットワークの場合においては、ローカルが8マネージャ20は、管理システムの 道路的がマネージャ20を介してネットワークのどこかに 位置するデジタル媒体ストリームにアクセスする。ロー カルが8マネージャはクライアント操作環境を提供し、 一方、遠隔が8マネージャはネットワーク操作環境を提 供する。ローカルが8マネージャ20と遺稿が8マネージ *82とは、ネットワークの後やD・て、ネットワークに接 *82とは、スットワークのもプレて、ネットワークに依 続されたコンセュータのクライアントによって要求され るとき割御メッセージおよびデジタル媒体データストリームを伝送する。

遠隔DVMSマネージャ

遠隔が8でネージャ82は4つの独立したモジュール、す なわち、遠隔ストリームコントローラ84、遠隔ストリー ムス出力 (1/0) マネージャ86、遠隔ネットワークスト リームI/0マネージャ88、およびローカルネットワーク ストリームI/0マネージャ90を介してデジタル媒体スト リームのネットワーク制御を管理する。

【0083】このがWSネットワークの場合には、ネット ワーク内のクライアントコンピュータに局所的に存在す るローカルDWSマネージャのは、ローカルストリームコ ントローラ24、ローカルストリーム1/0マネージャ26、 およびローカルストリームインタープリタ28を有する。 遠隔DWSマネージャのローカルネットワークストリーム 1/0マネージャのはローカルDWSマネージャと局所的に 百移的に移転する。

【0084】遠隔ストリームコントローラ84は遠隔記憶

装置またはネットワーク内のアクセスポイント、例えば 映像サーバに位置する。このコントローラは遠隔に記憶 されたストリーム、例えば映像ファイルを管見し、これ によりローカルDWSマネージャのローカルストリームコ ントローラモジュールによるオンデマンドアクセスの場 合に映像ファイルを利用可能にする。クライアントナッ バセッション管理プロトコルがこのアクセスを制御す る。遠隔ストリームコントローラはまた、後述のよう に、フィードバック制御のためのローカルDWSマネージ ャから遠隔DWSマネージャへの実持を提供の でいた。

【0085】適隔ストリームI/ロマネージャ86もまた適 簡サーバ内の記憶コンテナから検索またはこれへ記憶す る。記憶されたストリーム情報への効率的ケアウセスお よびファイルフォーマットの取り扱いはこのモジュール によって提供される。従って、遠路ストリームI/ロマネー ジャは、スタンドアローン型コンビュータの場合にロ ーカルが密マネージャのストリームI/ロマネージャによ って実行されるタスクと同じシスク、すなから、記憶さ れたストリーム提示と対応するダイナミックなコンビュ ータベースのトークン提示との間の翻訳を含むタスクを 実行する。

【0086】遠隔サーバに設けられた遠隔ネットワーク ストリームI/Oマネージャ88は、ローカルDVMSマネージ ャとの間のネットワークを横断するストリームの伝送を 規制する。このローカルDVMSマネージャにより通信セッ ションが開始される。この伝送は、遠隔ネットワークス トリームI/Oマネージャ88と、ローカルDVMSマネージャ モジュールに対して局所的に位置するローカルネットワ ークストリームI/IIマネージャ90との間の ネットワー ク内のクライアントについてのストリーム交換を含む。 ストリーム転送プロトコルがこの伝送を制御する。ロー カルネットワークストリームI/IIマネージャ90はネット ワークからのストリームを受け取り、これらを再生プロ セス中にローカルDVMSストリームインタープリタ28に送 る。反対に、ローカルストリームインタープリタからの ストリームを受け取り、記録および記憶プロセス中にネ ットワークにわたってこれらを伝送する。

【0087】本発明のWNSは、上述したローカルWNSマネージャモジュールと適節WNSマネージャモジュールと の相互作用および初期化を管理するためのプロトコルを 提供する。特に、4つのクラスのプロトコル、すなわ ち、ストリームグルーアネーミングおよびストリームサーバまたはインジェクタからのアクセスのためのアクセ スプロトコル、ストリーム発行諸公出しならびにストリ ムの分離および優先順位を提供する輸送プロトコル、 ストリール化されたストリーム、例えば映像ネトリー ムを選択されたネットワークライアントに向けて放送 適用可能と消費資源および場所帯場局の管理と提供する 適用可能と消費資源および場所帯場局の管理と提供する フィードバックプロトコルが提供される.

【〇〇88】INPらパネットワーク環境で構成されるとき は、ネットワーク内の遠隔媒体データストリームファイ ルサーバは、標準ネットワーク広告プロトコルに基づい て、それらのドメイン内で制御されるストリームグルー アを広告する。例えば、Novell¹⁸ Retareが環境では、サーバはサービスアドバーティスメントプロトコル (SA P) に基づいて広告する。各映像サーバは、広告するストリームグループコンテナのネームスペースを受け持

【0089】図9に示すように、ネットワーク内に接続 されたコンピュータ (クライアント) 上を走るアプリケ ーションが、ネームによってストリームグループコンテ ナを開き、コンテナの中味にアクセスするとき、DVMS は、ローカルDVMSマネージャの対応するローカルストリ ームコントローラ24を初期化して、対応するストリーム グループにアクセスする。次に、ローカルストリームコ ントローラは、アプリケーションがアクセスしたいと望 むストリームグループコンテナネームおよび遠隔サーバ の広告に基づいて、適切な遠隔ストリームコントローラ 82とのクライアントーサーバセッションを設定する。ロ ーカルストリームコントローラは、単一のセッションの 間に多くのストリームグループコンテナにアクセスし得 る。この能力は、遠隔DVMSマネージャによって用いられ るネームサービスアーキテクチャにより得られる。この 方法では、コンテナネームのドメインが単一のアクセス コールを介してアクセスされ、これにより、ドメイン内 の多数のコンテナが同時にアクセス可能となる。 【0090】次にローカルストリームコントローラ24

ーム//0マネージャ90を初期化して、後述のように、適切な遠隔ストリームコントローラ84と共にストリーム方で認み出上標を始める。次に、この遠隔ストリームフントローラは、対応する遠隔ストリーム//0マネージャら65および遠隔ネットワークストリーム//0マネージャら86および遠隔ネットワークストリーム//0マネージャの機成ストリームの検索および伝送を取り扱う。
「0091] ストリーム条行読み出し操作は、ストリームグループの機示が開始される学も名をシクライアントによって感知される潜在期間を残らすために用いるれる。ストリーム検索、伝送、および基準化には有限量の時間が必要であり、これをクライアントは遅延として感知する。
条行読み出し操作では、遠隔ネトリーム//0マネージャ・資路ネットワークストリーム//0マネージャ・およ

びローカルネットワークストリーム1/0マネージャは、

クライアントがストリームの提示を要求する前であって

も、クライアントーサーバセッションの正に開始時点で

ストリームを検索、伝送、および基準化する。この方法

では、ストリームは、ユーザが提示の開始を特定すると

きはいつでも、ストリームパイプを介して、ローカルス

は 遠隔DVMSマネージャのローカルネットワークストリ

トリームインターアリタによって直ちに消費される準備 が整っており、これにより、可能な提示遅延はなくなる かまたは最小限にされる。

【0092】次に図10を参照して、ネットワークのクライアントが等定のストリールグループルのファウェスを要求するときは、以下の手順が実現される。要求からの初期化が行われると、およびネットワークサーバのストリームがつけられて、適時な適隔よりリーム 1/0マネージャ86は、記憶されたストリーム、例えば、音声および映像ストリームを、要求されたストリームが、ループをも立動やジェフィルは登装置のから時で出す。次に、マネージャは、必要であれば、呼び出されたストリームを分離して、よれにより、分離音声および映像光テニニットメームを分離して、入り一人を分離して、各様デュニットトークンストリームのための1つのパイプである分離ストリー人パイプ87内に対応するストリーム記述子トークンをエンキューさせる。

【0093】遠隔ネットワークストリーム1/0マネージ ャ88は、ストリームパイプの各々からの提示ユニットト ークンを消費して、ストリームに基づいた伝送パケット を組み立て、これらを解放して、DVMSストリームデータ 輸送プロトコルに基づいて、ネットワーク80を横断して 対応するローカルネットワークストリームI/0マネージ ャ90へ直接伝送する。用いられる特定の輸送プロトコル はネットワーク環境によって設定される。例えば、Nove 118ネットワークでは、Netware® SPXプロトコルがスト リームデータ輸送のために用いられる。ローカルネット ワークストリームI/0マネージャ90は、伝送された提示 ユニットを受け取ると直ちに、提示ユニットを各ストリ ームのための分離ストリームパイプ32内に整列させ、こ れらはローカルストリームインタープリタ28によって消 替され、クライアントのコンピュータのデジタル媒体ハ ードウェアサブシステム34によって使用される。

【0094】遠隔DVMS機能をさらに詳しく示す図11Aを 参照して、初期化が行われると、遠隔ストリームコント ローラ84は、マネージャの各々のアクティブモジュール の作成130、136を行うことによって、遠隔ストリーム1/ 0マネージャ86と遠隔ネットワークストリーム1/0マネー ジャ88とを初期化する。また、2つのマネージャによる アクセスのために要求されたストリームグループの特定 132を行う。特定されたストリームグループの制御134 は、マネージャの機能の持続期間を通じて提供される。 【0095】遠隔ストリームコントローラ84はまた、ス トリームグループの要求の結果として、ローカルおよび 遠隔DVMSシステム間を進むクライアント/サーバセッシ ョンの管理138を提供する。ストリームグループを要求 したローカルDVMSマネージャによって提供される情報に 基づいて、遠隔ストリームコントローラは、ローカルDV MSからの所望のレート値の受け取り140を行う。このレ ート値は、ストリームが提示されるレートを示す。これ

については下記に詳述する。遠隔ストリームコントロー ラは、遠隔ストリームI/0マネージャ86および遠隔ネッ トワークストリームI/0マネージャ88の各々へのこのレ トの特定142を行い、各々はこのレートの受け取り144 を行う。

【0096】 適陥ストリームI/foマネージャ864、適切 なストリームコンテナ30からの音声および映像エトリー ムの検索、分離、および基準化146を行う。ストリーム がインターリーブされずに別って記憶される場合は、スト リームはこの時点で優別に基準化され样、一方、スト リームがインターリーブされる場合は、後に評述するよ うに、適陥ネットワークストリームI/foマネージャ8以2 後にストリー人を基準化する。

【0097】図7を参照して前途したように、遠隔スト トリーム1/07ネージャは、記憶装置から呼び出されたストリーム投示エニットフレー人に対応するストリームト ークンの作成は終を行い、個々のストリームハイブ32を たして遠隔ネットワークストリームハイプ32を るためにストリームトークンのエンキュー150を行う。 【0098】遠隔ネットワークストリームハイプネージ ※88はストリームバイブからかトークンのデネー152 を行い、必要であれば、トークンの基準化151を行う。 次にトークンは伝送パケットのためにフォーマット化15 6され、ネットワークに解放されて伝送される

【0099】また、図12を参照して、バケットフォーマットプロセス156は以下のように実現される。トークンストリーム112件の各トークン114はバッファ118内にエンキューされ、これによって、ストリームが元々記憶禁電内でインターリーブされた場合でも、各バッファは、1つのストリームのみからのトークンとこれに連結する 媒体フレームデータとを含む、次にトークンは、バッファからの材でかる媒体データが連結して接続され、この連結は、 対応する媒体データが連結して接続され、この連結は、トークンがメイムスタンでも大やマリいのは感化で整列される。この連結は、トークンがタイムスタンであたやすいという事実と共に、
記憶装置のフォーマットおよびストリームの合致 が、伝送中、伝送パケットに保存されることを必要とし をい。

【0100】このパケットフォーマット方法は、先行技 術の従来のパケットフォーマット方法に勝る利点を提供 する。従来のパケットプロトコルでは、記憶された媒体 データフォーマットは、典型的ははインターリーブされ ており、伝送パケットフォーマットで保存される。従っ て、この方法では、音声および映像ストリームは、一連 映像フレームを含むパケットで、ネットワークを辿し 伝送され、従って、インターリーブされたストリームを 記憶させた特定のシンタックスはパケットフォーマット に複製される。逆に、本売明のパケットフォーマット を一人によばば、ストリーへの介護わよび各メリーム のパケットの別々な(distinctly)フォーマッティングに より、他のストリームおよび提示ユニットに対し独立な 各ストリームおよび各提示ユニットとに関する伝送決定 を調べ、処理し、かつ行なう機会が得られまえそれが窓 あになる。この結果、ローカルのVSマネージが、所与 の展示ユニットトークンに関する提示決定を、対応スト リーム中の他のトークンに対し独立に行うことを可能に し、かつこれらの決定を「オンギワライ」式に行うこと が可能になる。この機能により、ストリームが検索され、処理され、ネットワーク中を伝送される際に、リア ルタイムな変態におよびネットワーク負責調を実現される。 従来技術によるスキームは、アナログ機能を有さ ないため、本発明の特徴による周期、基準化およびレー ト側質を実現(滑ない)

【0101】図118を参照して、ストリームグルーフがいったんネットワーク申を伝送されると、ローカル00% マネージャは、そのストリームグルーアを提示のために 処理する。ローカルストリームコントローラ24は、遠隔 ストリームコントローラと同様に、アクティブプロセッサ例の生成160、162を行い、ここではローカルネットワークストリーム1/0マネージャ90%まびローカルストリームコントローラは、関チするストリームのグルーピング164を行い、ローカルネットワークストリームルクグルーピング164を行い、ローカルネットワークストリームルクグルーピング164を行い、ローカルネットワークストリームパマネージャ90番は低いた。

【01021ローカルネットワークストリーム/1/0マネンギッ90は、伝送されたネットワークパケットを受信16 8し、接示ユニットを受信された通りにアセンブルし、次に、受信されたパケットからストリームトークンの生る。ストリームイクアはエンキュー172する。ストリームイイフにエンキュー172する。ストリームイイブにカークンをデキュー176し、を架に応じてトークン・下記に説明するプロセスで基準化176する。次に、前途した同期スキームを用いて、ストリームを同期化178 し、提示のためにデジタルハードウェアサブシステムに送る。このハードウェアの機能は、図8をもちいて前途した通りである。

【0103】連のプロセスを用い、すなわち原目182まだ118に示すようにネットワーククライアントからストリームを記録して遠端ストリームサーバーに記憶する際、デジタルストリームハードウェアサブシステムはローカルストリームインタアリク28にストリームデータを使給し、ストリームの再生フェーマットに応じて、ローカルストリームインタアリタは、対応タイムスタンアを生成1801と同期化23にび基準化に用いる。その後、ストリームトークンの生成182を行い、ストリームバイア中にエンキュー181する。

【0104】ローカルネットワークストリームI/ルマネージャは、パイアからのストリームトークンをデキュー 形し、下記に説明するように、各ストリームをその再 生レート記録レートおよび記憶フォーマットに応じて基 準化189する。その後、パケットが形成され、ネットワ ークを介して、対応する温階的MSが存在する遠階サーバ 一般自主で応りの34カス。

【0105】その後、遠隔ネットワークストリームI/0 マネージャ88は、伝送されたパケットの受信!収を行い、このパケットに基がてストリームトークンの生成 194を行う。トークンは、次にストリームメイプ中にエンキュー196され、遠隔ストリームI/0マネージャは、ストリームバイブからのトークンをデキュー198し、必要であればストリームの基準化200を行う。最後に遠隔ストリームI/0マネージャは、ストリームを行う。最後に遠隔ストリームI/0マネージャは、ストリームをインターリーブフォーマットで記憶する必要があればインターリーブフォーマートで記憶するを要妨かればインターリーブフォーマートで記憶すると要妨かればインターリーブフォーマートで記憶すると要妨かればインターリーブフォーマートで記憶すると要妨かればインターリーブフォーマー上の適切なストリームコンテナに記憶202する。

【 0 1 0 6 】 図11Aおよび11Bは、本発明のDVMSのネット ワーク化は、スタンドアローンのDWS構成の精密(elega nt)かつ効率的な拡張上にあることを示している。各処 理部の設計がモジュラー性を有する結果、この拡張が可 能になっている。すなわち、パケット輸送の詳細は遠隔 ストリーム1/0マネージャには透明であり、スタンドア ローンのストリーム1/0マネージャと同様に機能する。 同様に、ローカルストリームインタブリタに供給される 提示ユニットトークンストリームは、送信に特異的なは ransmission-specific)フォーマットを含んでいない。 【0107】従って、本ローカルDVMSマネージャは、ネ ットワーク環境中において用いられた場合、遠隔ネット ワークストリーム1/0マネージャを追加することによっ て、対応する遠隔ストリームI/Oマネージャを含む遠隔D VMSマネージャ、対応するローカルストリームインタブ リタを含むローカルDVMS、および遠隔DVMSマネージャか らのローカルネットワークストリームI/Dマネージャを 実現するように容易に再構成され得る。このモジュラー 性を利用して、DVMSの機能に基づいた、かつローカル・ スタンドアローンタイプのストリームシナリオと遠隔・ ネットワークストリームシナリオとの機能差を関知しな い、プログラミング応用が可能である。

【0108】 C言語の当業者であれば、これら疑似コードプロセスから対応するコードへのコーディングを理解 に得るであろう。また、当業者には理解されるように、 これらのプロセスを標準的な設計技術を用いいードウェ アりに構成することによっても同様の機能を提供し得 z

スケーラブル(scalable)ストリームレート制御 本発明のDVMSのネットワーク実施理様では、遠隔および ローカルDVMSマネージャは共に動作して、ストリーム伝 送中の間のネットワークを通るストリームのフローレー トの制御を行う。前述のように、この機能は特に、音声 および映像ストリームを扱う際に、音声ストリームレー トを映像ストリームレートに優先させることによってネ ットワークユーティリティの使用可能度(availability) の変動を吸収することに効果的である。

【0109】この機先は、人間の持つ動きの視認性は、 表示品位および提示映像のフレームレート変動に対し許 容性が高いことを前提にしている。典型的には、映像提 示レートが毎秒15フレームを鍛えると人間は動きを知覚 する。また、映像提示レートの瞬間的かつ潜らかな変動 に対しては、実質的に気が付かない。しかし、人間の題 選性は、音声振示品位またはレートの変動に対して許容 世が全く低い。典型的には、一定の音声提示レートが維 持されないとき、人間はノイスを知覚し、音声ストリー ム中に堀い無告期間がほさまれると「クリックに1に り」を知覚する。従って、DWSシステムは音声ストリー ムを映像ストリームに対し優先する。この音声の映像に 対する優先は、ネットワーク中の音声および映像ストリ ームの、記憶コンテナからの物楽から始まり提示に終わ るをデータフローに対して競弾を打る。

【0110】この音声優先に基づくネットワーク中のス トリームレートの制御は、自動的に開始されてもよく、 また、ユーザーによる直接の要求に応じて開始してもよ い、各タイアの制御要求を下記に順に説明する。ただ し、遠隔W的マネージャは、各タイアに対し同様に反応 する。

【0111】図IIAを再び参照し、ネットワーク中の達 隔ストリームコントローラ後4は、対応する遺解ストリーム1/0マネージャ86はよび遺隔ネットワークストリームI / 0マネージャ86は、名目機ポレート(ストリームが「通常」提示されるレート)の何パーセントでストリームを実際に検索および伝送するべきかについて指示を与える。 遠隔ストリームコントローラ24とのネットワーク通信における所述のレート値の受信140を行い、遠隔ストリーム1/0マネージをおよび遠隔ネットワークストリーム1/0マネージャ86は対してこのレートを特定142する。 遠隔ストリーム1/0マネージャ86は対してこのレートを特定142する。 遠隔ストリーム1/0マネージャ86は対してこのレートを特定142する。 遠隔ストリーム1/0マネージャ86は対してごのレートを特定142する。 遠隔ストリーム1/0マネージャ86は対してごのレートを特定142する。 遠隔ストリーム1/0マネージャ86は対してごのレートを特定142する。 遠隔ストリーム1/0マネージャ86は対してごのサーブ・アクストリーム1/0マネージャ80名がは一般で表します。

【01121ストリームレート制御メカニズムは、ストリームアクセスシナリオに依存して、遠隔ストリームI/0マネージャまたは遠隔ネットワークストリームI/0マネージャによって実行される。上記のように、要求された。 音声および映像ストリームが示視時時に例えば「htcl*のが2 I かSSフィイルフォーマットでインターリーブされた場合、遠隔ストリームとが記せない。ストリームを別々のストリームを検索し、ストリームを別々のストリームに分離し、対応する提示ユニットトークンを生成する。遠隔ストリームI/0マネージャは、このシーリオにおいては、ストリームを別り、ストリームを別々のストリームに分離し、対応する提示ユニットトークンを生成なる。遠隔ストリームI/0マネージャは、このシーリオにおいては、ストリームを別々に提行する後に必ずる。

い、なぜなら、ストリームはインターリープされて状態 で検索されるからである。この場合、分離後にストリー ムをストリームバイブから得る遠隔ネットワークストリ ーム1/0マネージャは、各ストリームのレートを、スト リームパケットネットワーク伝送用に形成する以前と同 様に制御する。

【0113】検索されるべきストリームが個べて記憶さ なる場合、適端ストリーム1/0マネージャは、ストリー ムのレートを、それらが各个分離して検索されまた対応 トークンが生成される際に制削してもよい。この場合、 遠端ネットワークストリーム1/0マネージャのレート制 即機能は不要であり、ストリームがネットワーク中を伝 送される月前のコントローラレートをそれ以上変更する ことはない。

【0114】インターリープされていないストリームの
レー制御は、遠隔ストリームI/0マネージャにより基準プロセス146年において提供される。この場合、透隔
ストリームI/0マネージャは、適当なストリームフレーなをスキップにで所定のストリームレートを実現しながら、ストリームフレームを記憶コンテナから検索する。スキップされるストリームフレームは、ストリームに対して行われた特別の正規技能に基づいて決定される。遠隔ストリームI/0マネージャは、仮想提示ユニットをスキップされたストリームフレームに代入することによって、ストリームシーケンスの連続性を維持する。

【0115】フロー制即同期スキームに関して前述した ように、仮想提示ユニットは、次のシーケンシャルなユ ニットが使用可能でないときにも、ストリームユニット シーケンスの内部状態を一変して維持するための若干の 代入メディアデータ情報を、提示ユニットとともに有し ている。ここで、ストリームの伝送ストリームを基準化 するために仮想ユニットが狙いられる基準化の場合は、 伝送された提示ユニットデータ量を減少させるために、 仮想ユニットが領いられる。

【0116】能って、ここでの概想映機最テニニットは、特定された(specified)機示期間および時刻まではタイムスタンプを有するがフレーム機示情報を全く特たないヌル提示エニットを有している。よって、遠隔ストリーム/レマネージャが仮想機示ユニットをスキップされたストリーム/レマイトプするとき、仮観ポーユットを含む伝送がケットは、スキップされたフレームが含まれた場合に比べて短く、より遠く伝送される。ロールストリームインタブリッドはデジタル機示サブシステムがメル映像ユニットを受信および処理するときには、そのエニットを、最も最近に提示されてフレームをすい中のエリートを表しました。「提示サブシステムは、デフォールトの映像提示デタを、そのデータがネットワーク伝送を介して受信されることを要求することとでは、連結する。ととを要求するととをし、連結する。

【0117】または、圧縮技術の当業者には理解される

ように、適切な圧縮技術を用いることによって、ヌル情 報を代入することによって提示されない提示ユニットを 含む提示ストリームの伝送レートを増減する代わりに、 部分的なメディア情報を代入することも可能である。

【0118】インターリープされたストリー人のレート 削卸は、ストリームパイプからストリームトークンを受 信した際に、ネットワークストリーム/ルマネージャに よって実現される。ここで、遠隔ネットワークストリー ム/ルマネージャは、ストリームトークンを、処理され て伝送パケットを形成する際に輩中仏15寸さ。これ は、遠隔ネットワークストリーム1/ルマネージャが適切 なトークンをスキップし、使用される圧縮技術に依存し で援制的な展示エットトークンを適宜代入することに よって、特定されたストリームレートを実現するような スキームを用いてストリームを処理することによって、 来知される。

【0119】このインターリーブされたストリームの配管において、悪節かつ重要な状況において、遠隔ネットワークストリームがマネージャは、ストリームデータフローに加わっているため、特定のプロセス周期およびプロセス周期によって特徴付けられ得る。各プロセス周期申、遠隔ネットワークストリーム川のマネージャは、1つの撮示ユニットを処理し、次のシーケンシャルな提示ユニットが低速されるべきかどうかと、伝送法定スキームに基づいて決定する。同様に、伝送決定スキームは、処理中のストリームのタイミング技術に基づいて実現され。もしストリーム場テユニットが埋め込みタイムスタンプを含んでいれば、伝送決定スキームは、明示的タイミングカウントに基づき、それ以外の場合は暗熱タイミングカウントに基づき、それ以外の場合は暗熱タイミングカウントに基づき、それ以外の場合は暗熱タイミングカウントに基づき、それ以外の場合は暗熱タイミングカウントに基づき、それ以外の場合は暗熱タイミングカウントに基づき、それ以外の場合は暗熱タイミングメカウントに基づき、それ以外の場合は暗熱タイミングカウントに基づき、それ以外の場合は暗熱タイミングカウントを開きれる

【0120】どちらのエージェント(agent)が基準化機能を提供する場合でも、映像ストリンムのみが基準化機 は、音声ストリーム提示フレームおよびトークンは名目 提示レートいっぱいで、いかなる音声提示フレームもス キップすることなしに処理される。この音声提示レート の保存により、必然的に音声ストリームが映像ストリー ムた対して優先される。

【0121】基準化機能は、上述の通り、任意のフレー

本またはストリームグルーフに用いられた圧縮技術に依存する。例えばキーフレー本型圧縮技術を用いた場合、
キーフレームとは、ストリーム中の、そのキーフレーム
に従属する全ての後続井キーフレームの解凍(decompres sion)に必要な情報を含みかつ強立して選択され得るフレームである。従属または非キーフレームは、独立して

選択され得ない。モーションJPEGフォーマットは、ストリーム中の全フレームがそ、ションス・エリームであるようなスキームに基づく。基準化動作において、キーフレームのみがスキップされ、そのキーフレームに関連する全井ーフレームとなるようその終タス・ファンされ、そのキーフレームに関連する全井ーフレームとなる。その後メルフレーム

が、キーフレームおよび全ての対応する非キーフレーム に代入される。

【0122】上述の同期技術同様、暗黙タイミングレート制御スキームはカウント技術に基づいており、ストリーム提示フレームに埋め込みタイムコードを必要としない。明示的レート制御スキームは、所与のフレームの埋ったおよび特赦期間を明示的に決定するためにタイムスタンプを用いることからなる。どちらの構成においても、スキップされたストリームフレームのために仮想的提示スニットが挙ぐされる。

【0123】また、どちらの構成においても、スキッア されたフレームが核に使用可能になった場合、それらは 同定かつスキップされることにより、提示されるのでは なく削除される。この提示ユニット削除機能は、同期ス キームで用いられるものと同様に、現在のシーケンシャ ルストリール様子を維持する。

適応負荷バランシング

本発明の)別名は、システムを実現しているパケットネットワークの負荷を自動的かつ動的に感知する能力を有している。 慇如された負荷に基づいて、上述のストリームレート制御メカニズムがシステムによって用いられ、ネットワーク中の負荷の対応かつ適応パランシングを行うことにより、ネットワークユーティリティの使用可能度を脅害化する。

【0124】図11Bを参昭して、この負荷バランシング スキームにおいて、ローカルネットワークストリーム1/ 0マネージャ90は、現在このマネージャとローカルスト リームインタプリタ28との間でストリームを伝送してい るストリームパイプ32をモニター206することによっ で 各パイプの平均待ち行列大きさすなわち提示ユニッ トトークンの使用可能度の変動を監視する。平均待ち行 列サイズが有意に変動するときは、ローカルネットワー クストリーム[/0マネージャは変化の方向。すなわち大 きくなったか小さくなったかを検知する。その後、ロー カルストリームコントローラ24に変化を通知208し、こ の変化に基づいて、伝送されるべき新ストリーム提示ト ークンレートを名目提示レートのパーセンテージとして 要求する。そして、ローカルストリームコントローラ は、上記要求を遠隔ストリームコントローラ84に伝送 し、ストリームコントローラ84は、遠隔ストリーム1/0 マネージャ86および遠隔ネットワークストリーム1/0マ ネージャ88にストリーム提示ユニットレートを要求され たレートに調整するように指示する。

【0125】要求レートは、以下のスキームのように、 平均待ち行列(queue) サイズに基づいている。待ち行 列サイズが、原定の使用可能度上限を越えて有意に増加 するときには、要求レートは増加される。使用可能度の 増加は、高速処理を行い得ることを示している。逆に 待ち行列サイズが所定の使用可能度下限を越えて有意に 減少するときには、要求レートは減少される。使用可能 度の減少は、現在のレートは不可能でありより低いレートが好ましいことを示している。

【0126】または、ローカルストリームコントローラ 24が容認204し得る限り、ユーザーが所望のストリーム 提示レートを特定しても良い。ローカルストリームコン トローラは、要求を達解ストリームコントローラに送り ま知する

【0127】ストリームフレームがローカルDW8でネージャを介して記録された後にストリームフレームが記憶 されるようを対能逆プロウスによわいて、返標スリーム 1/0マネージャは、ストリームを記憶前に基準化200する ことによって、ストリームを、ヌルフレー人を含まない ように再構成する。この機能はまた、ローカルネットワークストリームI/0マネージャにより、ストリームが伝 送される前に終了する基準化プロセス188によっても実 現され得る。

【0128】本発明のWをを、好速を実施所に関し特に 詳細に説明してきた。他の実施例もまた本発明の範囲内 にある。例えば、本発明のWSは、音声およが映像スト リームを管理するためのスキームとして説明したが、多 飲なメディアデータアクセスポイントからアクセスされ る他のタイプのメディアデータストリーム、例えば呼W サーバーも、特許請求の範囲にある。本のWSをコンピュータシステムまたはネットワーク上におけるソフトウェ アとして実現する場合、Cフログラミング語誌の他のプ の当業者には明らかな通りである。また、同様にデジ タルバードウェア設計の当業者には明らかなように、本 WWSは、標準的な設計技術を用いて全くハードウェア的 に構成されてもとい。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のディジタル映像管理システムがインタフェースするメディアストリームアクセスおよび伝送ボイントの概略図である。

【図2】本発明のディジタル映像管理システムのスタンドアロン実行の概略図である。

【図3】本発明のディジタル映像管理システムのネット ワーク実行の概略図である。

【図4】本発明のローカルディジタル映像管理システム マネージャモジュールの概略図である。

【図5】図4のローカルディジタル映像管理システムマ ネージャのストリームI/0システムとストリームインタ アリタモジュールの間のメディアストリームデータの流 れを示す機略図である。

【図6】図4のローカルディジタル映像管理システムマ ネージャによって実行される提示および把握シナリオを 示す概略的なフローチャートである。

【図7】図4のローカルディジタル映像管理システムマ ネージャによって実行される、メディアストリーム記憶 フォーマットからトークンフォーマットへの変換を示す 概略図である。

【図8】図6のローカルディジタル映像管理システムマ ネージャシナリオと関連して用いられるディジタル映像 システムによって実行される提示および把握シナリオを 示す概略的なフローチャートである。

【図9】 ネットワーク実行における、本発明のローカル ディジタル映像管理システムマネンマおよび適隔ディ ジタル映像管理マネージャモジュールの簡略研である。 【図10】ネットワーク実行における、本発明の適隔ディジタル映像管理マネージャモジュールとローカルディ ジタル映像管理マネージャモジュールとローカルディアス トリームデータの流れを示す概略図である。

【図11A】図9の遠隔ディジタル映像管理システムマ ネージャによって実行される提示および把握シナリオを 示す機略的なフローチャートである。

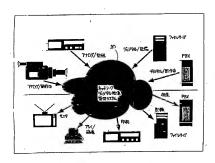
【図11B】図9のローカルディジタル映像管理システムマネージャによって実行される提示および把握シナリオを示す機略的なフローチャートである。

【図12】図7のストリームトークンのパケットフォーマットへの変換を示す頻略図である。

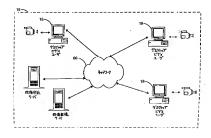
【符号の説明】

10 ディジタル映像管理システム(DVMS)

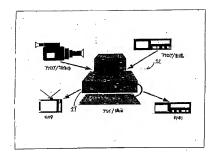
[21]



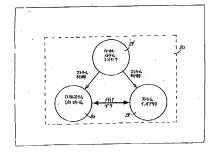
[図3]



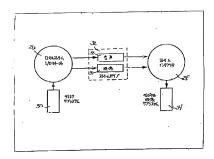
[図2]



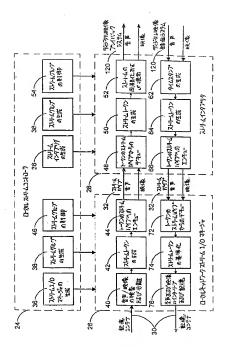
【図4】



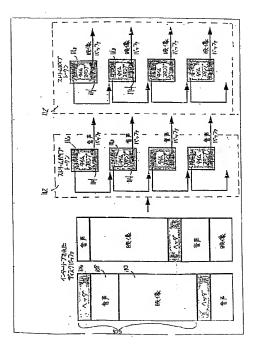
【図5】



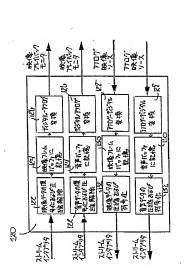
【図6】

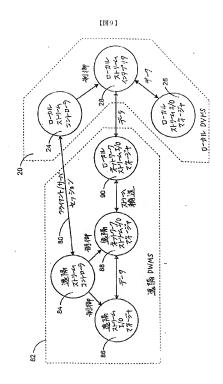


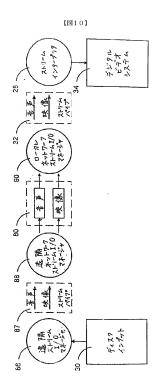
[図7]



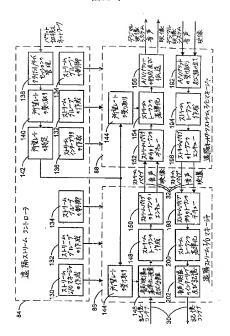
[図8]



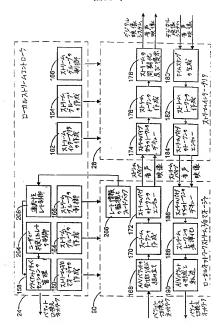




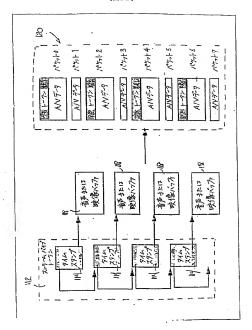
【図11A】



【図11B】



【図12】



フロントページの続き

(72)発明者 プレンクマー ウッパルル アメリカ合衆国 マサチューセッツ 01845, ノース アンドバー, コベン トリー レーン 172 (72) 発明者 バスケル ロマノ アメリカ合衆国 マサチューセッツ 02113、 ボストン、 ナンバー 101, ウィゲット ストリート 19 (72)発明者 ジェフリー エル. クレイマン アメリカ合衆国 マサチューセッツ 02(73, レキシントン, ベドフォード ストリート 3/13

F ターム(参考) 5D044 HL11 5K028 AM01 EE03 EE08 KK23 Kk32 MM16 NN01 ER04 SS23 5K030 GA11 HB02 HB15 HB28 KM01 LM07 LA15